



PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: **200111599 A**

(43) Date of publication of application: 20.04.01

(51) Int. Cl. **H04L 12/46**
H04L 12/28
H04L 12/40
H04L 29/08

(21) Application number: 11291381

(22) Date of filing: 13.10.99

(71) Applicant: **SONY CORP**

(72) Inventor: **SUGAYA SHIGERU**
YOSHIDA HIDEMASA
HIRAIWA HISAKI

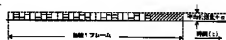
(54) **RADIO TRANSMITTING METHOD,
TRANSMITTING METHOD, RADIO
TRANSMITTING DEVICE, AND TRANSMITTING
DEVICE**

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a radio transmitting method capable of performing efficient transmission.

SOLUTION: In this radio transmitting method, which transmits isochronous transmission information sent from equipment connected via a high-speed serial bus by radio, the mean transmission quantity of the isochronous transmission information is estimated, a transmission band necessary to corresponding radio transmission is reserved and the isochronous information is transmitted.

COPYRIGHT: (C)2001,JPO



平均伝送量の算出例

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開2001-111599

(P2001-111599A)

(43) 公開日 平成13年4月20日 (2001.4.20)

(51) Int.Cl. ⁷	識別記号	F I	データベース* (参考)
H 0 4 L	12/46	H 0 4 L 11/00	3 1 0 C
	12/28		3 2 0
	12/40	13/00	3 0 7 Z
	29/08		

審査請求 未請求 請求項の数10 O L (全 21 頁)

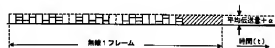
(21) 出願番号	特願平11-291381	(71) 出願人	000002185 ソニー株式会社 東京都品川区北品川6丁目7番35号
(22) 出願日	平成11年10月13日 (1999.10.13)	(72) 発明者	菅谷 茂 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社 社内
		(72) 発明者	吉田 英正 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社 社内
		(72) 発明者	平岩 久樹 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社 社内
		(74) 代理人	100080683 弁理士 松隈 秀盛

(54) 【発明の名称】 無線伝送方法、伝送方法、無線伝送装置及び伝送装置

(57) 【要約】

【課題】 効率の良い伝送を行うことのできる無線伝送方法を提案する。

【解決手段】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、アイソクロナス伝送情報の平均伝送量を見積もって、該当する無線伝送に必要な伝送帯域を予約して伝送する。



平均情報伝送量の算出例

【特許請求の範囲】

【請求項1】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、

アイソクロナス伝送情報の平均伝送量を見積もって、該当する無線伝送に必要な伝送帯域を予約して伝送することを特徴とする無線伝送方法。

【請求項2】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、

アイソクロナス伝送終了時には、無線伝送に必要な伝送帯域を解放することを特徴とする無線伝送方法。

【請求項3】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、

平均伝送量に変化があった場合には、必要に応じて無線伝送に必要な伝送帯域の予約を変更して伝送することを特徴とする無線伝送方法。

【請求項4】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、

該当無線通信システムあるいは無線伝送装置で伝送可能な最大量を予約しておき、その後、上記高速シリアルバスを介して接続された上記機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報に基づいて平均伝送量を見積もって、無線伝送に必要な伝送帯域だけを再度予約して伝送することを特徴とする無線伝送方法。

【請求項5】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を、無線伝送用の所定の形式にブロック化したデータ情報に変換するとともに、その変換方法を記載した変換情報を作成し、

該変換情報を、所定のブロック単位でブロック化したデータ情報とともに無線伝送し、

該無線伝送されたデータ情報を受信した側で変換情報を読み出し、上記ブロック化したデータ情報から、元のアイソクロナス伝送情報を復元することを特徴とする伝送方法。

【請求項6】 請求項5に記載の伝送方法において、上記アイソクロナス情報を所定の単位でブロック化する際に、上記変換情報に、該当するブロックに存在するケーブルサイクルの情報と、該当する情報の開始位置情報とを付加することを特徴とする伝送方法。

【請求項7】 高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を受信する有線受信手段と、

上記アイソクロナス伝送情報の平均伝送量を算出する計算手段と、

上記算出された平均伝送量に応じて、上記アイソクロナス伝送情報の無線伝送に必要な無線伝送帯域の獲得を行

ない、該アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線送信手段とを有することを特徴とする無線伝送装置。

【請求項8】 無線環境におけるフレーム周期と、所定の無線伝送データ構造とが規定され、ネットワークを構成する無線伝送装置から送られてきた無線伝送帯域の獲得要求情報を受信する無線受信手段と、

上記獲得情報から該当する無線ネットワークにおける無線伝送帯域の割当てを行なう無線送信手段とを有することを特徴とする無線伝送装置。

【請求項9】 高速シリアルバスを介して接続された各種機器から送られてくる複数のアイソクロナス伝送情報を受信する有線受信手段と、

上記複数のアイソクロナス伝送情報を、所定の形式にブロック化したデータ情報に変換する情報変換手段と、
上記変換方法を記載した変換情報を作成する変換情報作成手段と、

上記変換情報をデータ情報に付加して無線伝送する無線送信手段とを有することを特徴とする伝送装置。

【請求項10】 無線環境におけるフレーム周期と、所定の無線伝送データ構造とが規定されて、所定の無線伝送路で伝送されたデータ情報を受信する無線受信手段と、

上記フレーム周期毎に送られてくる、所定の形式にブロック化された無線伝送用のデータ情報から、有線環境のサイクル毎の情報に変換するための変換情報を検出する変換情報検出手段と、

上記変換情報に基づいて、有線環境のサイクル毎の情報に変換する情報変換手段と、

上記データ情報を高速シリアルバスを介して接続された各種機器へ伝送する有線送信手段とを有することを特徴とする伝送装置。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は、無線伝送方法、伝送方法、無線伝送装置及び伝送装置に関する。

【0002】

【従来の技術】従来、デジタル画像データやコンピュータ用プログラムデータやファイルデータなどの比較的情報量の多いデータを複数の機器間で伝送させる方法としてIEEE1394高速シリアルバスインターフェースと称される方式が開発されている。この、IEEE1394高速シリアルバスインターフェースでは、データ伝送を行なう複数の機器間を所定の規格でシリアルバス接続して、パケット構造化されたデータを所望の相手の機器に対して送信するものである。

【0003】このIEEE1394高速シリアルバスインターフェースを利用してデータ伝送を行なう場合には、画像データなどの比較的情報量の多いデータを時間的に連続して伝送するアイソクロナス伝送（等時伝送）モードと、制御データなどの比較的情報量の少ないデータをランダム

ムに確実に伝送するアシンクロナス伝送（非同期伝送）モードが用意されている。

【0004】このIEEE1394高速シリアルバスインターフェースを利用してデータ伝送を行なうことで、シリアルバスラインを介して接続された任意の相手に対して、収集のデータを伝送することができる。

【0005】従来、ケーブル環境においてアイソクロナス伝送を行なう場合には、事前に伝送量に相当する帯域を予約して、その帯域を超えない範囲でアイソクロナス伝送を行なっていた。この従来のアイソクロナス伝送方法では、ケーブル環境においては、かなり冗長な伝送帯域を事前に確保したうえで、アイソクロナス伝送を行なうことが容認されていた。

【0006】無線環境においてアイソクロナス伝送を行なう場合にも、ケーブル環境でのアイソクロナス伝送と同様にして、予め無線で伝送する帯域を予約して、その伝送帯域を超えることなく無線伝送する方法が行われている。

【0007】

【発明が解決しようとする課題】無線伝送においては、電波という資源を利用する上で限られた無線伝送帯域を効率よく再利用することが望ましい。そのため、ケーブル環境のように冗長な伝送帯域を際限なく予約する方法を取ることはあまり好ましくない。

【0008】ケーブル環境においてアイソクロナス伝送を行なう場合、ケーブル環境の伝送サイクル（概ね、125 μ sec 単位）毎に、アイソクロナスパケットを送出していたために、この周期内に送られてくる可能性のある最大伝送量に相当する帯域を事前に予約する必要があった。

【0009】これに対し、無線環境では、複数のケーブル環境の伝送サイクルをまとめて、これを無線環境の伝送フレーム（例えば、4 msec）単位で無線伝送を行なう方法が考えられていた。

【0010】この方法では、ケーブル環境で送られて来る情報を、単純に、無線伝送フレーム単位に相当する倍数の単位で伝送帯域を予約しなければならぬため、冗長な部分が多く存在するという問題点があった。

【0011】しかし実際には、この無線環境の伝送フレーム内に送られてくる可能性のある最大伝送量に相当する帯域だけを確保しておけば良いことになる。

【0012】近年、可変情報量の伝送を想定したプロトコルが開発されつつあるが、帯域予約伝送を行なうにあたっては、万が一に備えて、その最大伝送量に相当する伝送帯域を、必要以上に獲得しておかなければならなかった。

【0013】一方、ケーブル環境のアイソクロナス伝送では、一つのケーブル環境の伝送サイクルでは、情報量が可変になることがあり、各サイクル毎に予約した帯域量のほぼ最大値での情報伝送が行なわれたり、帯域量の

半分しか情報伝送されなかったり、あるいはほとんどアイソクロナス伝送されないサイクルが存在する可能性があった。この場合には、実際には情報伝送方法に必要な冗長な伝送帯域を、必要以上に確保しておかなければ成らない。

【0014】かかる点に鑑み、第1の本発明は、効率の良い伝送を行うことのできる無線伝送方法を提案しようとするものである。

【0015】第2の本発明は、無線伝送路を他の伝送のためにくり返して再利用することのできる無線伝送方法を提案しようとするものである。

【0016】第3の本発明は、可変容量の情報伝送に対応した伝送を行うことのできる無線伝送方法を提案しようとするものである。

【0017】第4の本発明は、効率よく伝送路を利用することのできる無線伝送方法を提案しようとするものである。

【0018】第5の本発明は、受信したブロック毎の情報を元の情報に、効率よく復元することのできる伝送方法を提案しようとするものである。

【0019】第6の本発明は、受信したブロック毎の情報を元の情報に、効率よく復元することができるように、該当するブロックに隣接する前に存在するブロックが伝送不可能であっても、該当するブロックの有効な情報から復元することのできる伝送方法を提案しようとするものである。

【0020】第7の本発明は、必要な無線伝送帯域だけを予約することのできる無線伝送装置を提案しようとするものである。

【0021】第8の本発明は、平均情報伝送量による予約伝送帯域の割当てを行なうことのできる無線伝送装置を提案しようとするものである。

【0022】第9の本発明は、受信側の装置でのブロック化情報からの復元を容易に行うことのできる伝送装置を提案しようとするものである。

【0023】第10の本発明は、規定の単位でブロック化された受信情報を、元の情報に容易に復元することのできる伝送装置を提案しようとするものである。

【0024】

【課題を解決するための手段】第1の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、アイソクロナス伝送情報の平均伝送量を見積もって、該当する無線伝送に必要な伝送帯域を予約して伝送するようにしたものである。

【0025】かかる第1の本発明によれば、アイソクロナス伝送情報の平均伝送量を見積もって、該当する無線伝送に必要な伝送帯域を予約して伝送する。

【0026】

【発明の実施の形態】第1の本発明は、高速シリアルバ

ス介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、アイソクロナス伝送情報の平均伝送量を見積もって、該当する無線伝送に必要な伝送帯域を予約して伝送する無線伝送方法である。

【0027】第2の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、アイソクロナス伝送終了時には、無線伝送に必要な伝送帯域を解放する無線伝送方法である。

【0028】第3の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、平均伝送量に変化があった場合には、必要に応じて無線伝送に必要な伝送帯域の予約を変更して伝送する無線伝送方法である。

【0029】第4の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線伝送方法において、該当無線通信システムあるいは無線伝送装置で伝送可能な最大量を予約しておき、その後、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報に基づいて平均伝送量を見積もって、無線伝送に必要な伝送帯域だけを再度予約して伝送する無線伝送方法である。

【0030】第5の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を、無線伝送用の所定の形式にブロック化したデータ情報に変換するとともに、その変換方法を記載した変換情報を作成し、その変換情報を、所定のブロック単位でブロック化したデータ情報とともに無線伝送し、その無線伝送されたデータ情報を受信した側で変換情報を抽出し、ブロック化したデータ情報から、元のアイソクロナス伝送情報を復元する伝送方法である。

【0031】第6の本発明は、第5の本発明の伝送方法において、アイソクロナス情報を所定の単位でブロック化する際に、変換情報に、該当するブロックに存在するケーブルサイクルの情報と、該当する情報の開始位置情報とを付加する伝送方法である。

【0032】第7の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された機器から送られてくる、アイソクロナス伝送情報を受信する有線受信手段と、そのアイソクロナス伝送情報の平均伝送量を算出する計算手段と、その算出された平均伝送量に応じて、アイソクロナス伝送情報から無線伝送に必要な無線伝送帯域の獲得を行ない、そのアイソクロナス伝送情報を無線伝送する無線送信手段とを有する無線伝送装置である。

【0033】第8の本発明は、無線環境におけるフレーム周期と、所定の無線伝送データ構造とが規定され、ネットワークを構成する無線伝送装置から送られてきた

線伝送帯域の獲得要求情報を受信する無線受信手段と、その獲得情報から該当する無線ネットワークにおける無線伝送帯域の割当てを行なう無線送信手段とを有する無線伝送装置である。

【0034】第9の本発明は、高速シリアルバスを介して接続された各種機器から送られてくる複数のアイソクロナス伝送情報を受信する有線受信手段と、複数のアイソクロナス伝送情報を、所定の形式にブロック化したデータ情報に変換する情報変換手段と、その変換方法を記載した変換情報を作成する変換情報作成手段と、変換情報をデータ情報に付加して無線伝送する無線送信手段とを有する伝送装置である。

【0035】第10の本発明は、無線環境におけるフレーム周期と、所定の無線伝送データ構造とが規定されて、所定の無線伝送路で伝送されるデータ情報を受信する無線受信手段と、フレーム周期毎に送られてくる、所定の形式にブロック化された無線伝送用のデータ情報から、有線環境のサイクル毎の情報に変換するための変換情報を検出する変換情報検出手段と、変換情報に基づいて、有線環境のサイクル毎の情報に変換する情報変換手段と、データ情報を高速シリアルバスを介して接続された各種機器へ伝送する有線送信手段とを有する伝送装置である。

【0036】（発明の実施の形態の具体例）以下に、本発明の実施の形態の具体例の概要を以下に記述する。アイソクロナス情報の無線伝送方法として、送信元の無線伝送装置と受信先の無線伝送装置の間で、無線伝送に必要な伝送帯域を、適宜予約して無線伝送する無線伝送帯域の予約伝送方法、ならびに無線伝送装置を提案する。

【0037】具体例では、有線伝送される周期（サイクル）の任意の整数倍に相当する無線伝送フレーム周期を規定し、その無線伝送フレーム周期における、有線サイクルからの平均情報伝送量を算出し、その平均情報伝送量を若干上回る平均情報伝送量を見積もって、その見積もられた平均情報伝送量の伝送帯域を平均伝送帯域として、その伝送帯域を予め帯域予約して伝送する伝送方法及び無線伝送装置を提案する。

【0038】また、最初は最大伝送情報量に相当する冗長な帯域の予約をしてにおいて、情報伝送が始まった場合に、その平均情報伝送量を算出して、該当する平均伝送量に相当する帯域以外の予約を解放する方法を取っても良い。

【0039】さらに、平均伝送量に相当する必要最低限の帯域を予約していた場合に、帯域予約量が慢性的に不足してきた場合には、無線伝送帯域の一部をさらに追加して予約して情報伝送を行なう方法を取っても良い。

【0040】ここでは、予約されている伝送帯域に、無線フレーム周期に相当する有線サイクル分の情報を、該当するサイクルの順番にバッファリングして、一定の無線伝送ブロックごとに無線伝送情報（パケット）を構築

して、該当するブロックごとに、どの様な有線サイクルの情報が含まれているのかを表す、ブロック化情報を無線伝送用のパケットに付加して伝送する伝送方法を提案する。

【0041】以下に、図面を参照して、本発明の実施の形態の具体例を詳細に説明する。まず、図1を参照して具体例の無線ネットワークシステムを説明する。図1において、WNTは無線ネットワークを示し、これは、例えば、制御局としての無線伝送装置104と、端末通信局としての無線伝送装置101～103とから構成される。無線伝送装置101～104は、それぞれ送受信アンテナを備えている。

【0042】無線伝送装置101には、ケーブルL1を介して、例えば、パーソナルコンピュータ11及びプリンタ出力装置12が接続されている。

【0043】無線伝送装置102には、ケーブルL2を介して、例えば、磁気録画再生装置13が接続されている。

【0044】無線伝送装置103には、ケーブルL3を介して、例えば、セツトトップボックス14及び電話機15が接続されている。セツトトップボックスは、放送局と家庭との間で信号を取りやるをする中継機、テレビ受像機にCATVのラインを接続し、多くの番組を制御する家庭内アダプタ等に利用される。

【0045】無線伝送装置104には、ケーブルL4を介して、例えば、テレビジョン受像機16及びゲーム機器17が接続されている。

【0046】無線ネットワークWNTにおいては、制御局としての無線伝送装置104は、端末通信局としての全ての無線伝送装置101～103と通信可能である。通信局101は、遠方の通信局103との直接通信は不可能であるが、制御局104と、通信局102との間の直接通信は可能となっている。通信局101が通信局103と通信する場合は、制御局104を介して行えば良い。通信局102は、制御局104と、通信局101、103との間の直接通信が可能である。通信局103は、遠方の通信局101との間の直接通信は不可能であるが、制御局104と、通信局102との間の通信は可能である。通信局103が通信局101と通信するには、制御局104を介して行えば良い。

【0047】例えば、パーソナルコンピュータ11の制御により、セツトトップボックス14から、磁気録画再生装置13へ、アイソクロナス伝送を用いて特定の番組を録画する指示が行われたことを想定する。この場合、無線伝送装置101から、制御局となつて無線伝送装置104へ、無線環境での伝送帯域の予約要求が送付される。

【0048】その後、無線伝送装置104から、該当するアイソクロナス伝送の送信局となる無線伝送装置103と、該当するアイソクロナス伝送の受信局となる無線

伝送装置102に対して、該当するアイソクロナス情報を送受する通知が行なわれる。

【0049】それらの無線伝送装置では、確認の返送を行なって無線伝送帯域が確保される。そして、セツトトップボックス14から、ケーブル環境を経て送られてくるアイソクロナス情報が、送信局となる無線伝送装置103にて無線パケットに変換され、無線伝送装置102で受信され、ケーブル環境のアイソクロナス情報に変換されて、磁気録画再生装置13へ届けられる。

【0050】また、特定の番組が終了して、該当するアイソクロナス伝送が終了した場合には、パーソナルコンピュータ11、あるいは、セツトトップボックス14からの指示により、該当するアイソクロナス伝送帯域の解放要求が、接続される無線伝送装置から、制御局としての無線伝送装置104へ通知されて、制御局としての無線伝送装置104によって解放される。

【0051】図2には、本例のネットワークシステム内で各通信局（無線伝送装置101～104）の間で伝送される信号の構成を示したもので、本例においてはフレーム周期を規定してデータの伝送を行う構成とである。

【0052】即ち、図2に示すように、所定の期間で1フレーム期間を規定し、その1フレーム期間の先頭部分の所定区間を制御情報伝送領域とし、その制御情報伝送領域内に、下り制御領域DCと上り制御領域UCとが設定してある。

【0053】この下り制御領域DCでは、該当無線ネットワークの構成状況や、情報伝送領域のスロット割当て情報など、無線伝送路の利用方法に掛かる情報等が伝送される。

【0054】上り制御領域UCでは、全ての無線伝送装置が時分割で情報を送受しあうことで、ネットワークを構成している装置の状況を、お互いに把握することができる。

【0055】また、各フレームの制御情報伝送領域以外の区間を、メディア情報伝送領域MITとしてあり、このメディア情報伝送領域MITで各種データが、制御局からのアクセス制御により伝送される。さらに、メディア情報伝送領域MITは一定の単位でスロット1～S16が規定されて、このスロットをアイソクロナス無線伝送のために、制御局が任意に割当てて帯域予約伝送が実施される。

【0056】なお、このメディア情報伝送領域MITでは、帯域予約伝送のためのスロット割当てが行われていない場合には、アイソクロナス伝送以外に、アシンクロナス（非同期）情報が適宜無線伝送される構成を取っても良い。

【0057】図3に、各通信局を構成する無線伝送装置101～104の構成例を示す。ここでは、各無線伝送装置101～104は基本的に共通の構成とされ、送信

及び受信を行なうアンテナ 21 と、このアンテナ 21 に接続され、無線送信処理及び無線受信処理を行なう無線伝送部 22 を備えて、他の伝送装置との間の無線伝送ができる構成としてある。

【0058】この場合、本例の無線伝送部 22 で送信及び受信が行われる伝送方式としては、例えば OFDM (Orthogonal Frequency Division Multiplex : 直交周波数分割多重) 方式と称されるマルチキャリア信号による伝送法を適用し、送信及び受信に使用する周波数としては、例えば非常に高い周波数帯域 (例えば 5GHz 帯) が使用される。

【0059】また、本例の場合には、送信出力に付いては、比較的弱い出力が設定され、例えば屋内で使用する場合、数 m から数十 m 程度までの比較的短い距離の無線伝送ができる程度の出力としてある。

【0060】そして、無線伝送部 22 で受信した信号のデータ変換及び無線伝送部 22 で送信する信号のデータ変換を行なうデータ変換部 23 を備える。このデータ変換部 23 で変換されたデータを、インターフェース 24 を介して接続された処理装置に供給すると共に、接続された処理装置から供給されるデータを、インターフェース 24 を介してデータ変換部 23 に供給して変換処理できる構成としてある。

【0061】ここでは、無線伝送装置のインターフェース 24 の外部インターフェースとして、例えば、IEEE1394 の様な高速シリアルバス 27 を経由して、接続される機器 28 に対して、音声や映像情報、あるいは各種データ情報の送受信が行なえる構成としてある。

【0062】あるいは、接続される機器 28 の本体内部に、これら無線伝送装置を内蔵させても良い。

【0063】無線伝送装置内の各部は、マイクロコンピュータなどで構成された制御部 25 の制御に基づいて処理を実行する構成としてある。

【0064】この場合、無線伝送部 22 で受信した信号が、無線伝送帯域予約情報などの制御信号である場合には、その受信した信号をデータ変換部 23 を介して制御部 25 に供給して、制御部 25 がその受信した制御信号で示される状態に各部を設定する構成としてある。

【0065】さらに、制御部 25 には内部メモリ 26 が接続してあり、その内部メモリ 26 に、通信制御に必要なデータや、予約されたスロット情報などを一時記憶させる構成としてある。

【0066】受信した信号が同期信号である場合には、その同期信号の受信のタイミングを制御部 25 が判断して、その同期信号に基づいたフレーム周期を設定して、そのフレーム周期で通信制御処理を実行する構成としてある。

【0067】また、制御部 25 から他の伝送装置に対して伝送する、無線伝送帯域予約情報などの制御信号についても、制御部 25 からデータ変換部 23 を介して無線

伝送処理部 22 に供給し、無線送信するようにしてある。

【0068】図 4 に、具体例との比較のために、最大伝送帯域を予約した情報伝送の従来例を示す。この図においては、横軸が時間の推移を表わしており、縦軸が伝送される情報量として、白い四角で囲まれたアイソクロナス情報、各ケーブルサイクル毎に送られてくることを表わしている。背景の斜線部分は、予め予約しておく必要がある最大情報量を示している。つまり、白い四角で囲まれた部分以外の斜線部分は、冗長部分として確保されているものの、実際の情報伝送には利用されることのない無駄な部分である。

【0069】図 5 に、具体例の平均伝送帯域を算出して、その伝送帯域だけを予約して情報伝送を行なう例を示している。この図においても、図 4 と同様描かれているが、各ケーブルサイクル毎に送られてきたアイソクロナス情報を、無線伝送フレーム単位でまとめ、その平均伝送量を算出して、平均伝送量に若干の予約量 α を加算した平均伝送量を見積もって、その見積もられた平均伝送量の伝送帯域だけを予約して、斜線部分とする冗長部分を最低限に減少させることが可能であることを示している。

【0070】図 6 は、無線区間の伝送フレーム単位でまとめ込み、ブロック化する方法について示す。ここでは、図 2 で示されたフレーム構造で示される 1 つのスロットに対して、ブロック #0 からブロック #3 までの 4 つのブロックで構成されている。

【0071】このブロック単位は、例えば、誤り検出・訂正制御の行なわれる単位とすると好適である。ここでは、図 5 で示された、ケーブルのサイクル #1 からサイクル #32 に届いた情報を、無線伝送用のスロット #1 のブロック #0 から順番に情報をまとめられた状態を表わしている。ここでは、スロット #5 のブロック #1 までは利用して、32 サイクル分の情報がまとめられることを示している。

【0072】なお、スロット #5 のブロック #1 からブロック #3 までの部分は、他のフレームにおいて、このフレームでの情報量よりも多い場合のために、冗長部分 (未使用) として用意される。つまり、平均伝送情報量よりも、若干余裕を持たせた伝送帯域を冗長部分として用意しておくと同様である。

【0073】図 7 に、図 6 で示したブロック化の方法によって、各ブロック毎にブロック化情報を構築して無線伝送情報を構築した具体例を示す。ここでは、このブロック化情報を元にして、ブロック単位での、誤り検出・訂正制御を行なう構成を取っている。

【0074】このブロック化情報は、該当するブロックに含まれている、最初の (ケーブルサイクル単位の先頭である) のアイソクロナスヘッダ (Isochronous Header) 情報が存在する位置を、オフセット (Offset) 情報

として記述し、そのフレームにおける何番目のサイクル
 ガを示す、サイクル (Cycle) 情報とが記述されてい
 る。

【0075】なお、同一のブロック内で最初のサイクル
 番号に続く次のサイクルの情報の先頭位置は、最初のサイ
 クルのアイソクロナスヘッダ (Isynchronous Header)
 情報に記載されているデータ長 (Data Length) 情報より
 判断して、次のサイクルの先頭部分を特定するものと
 する。

【0076】また、図6におけるサイクル#5の様に、ブ
 ロックやスロットをまたがったサイクルの情報について
 は、前のブロックの最終サイクルのアイソクロナスヘッ
 ダ (Isynchronous Header) 情報に記載されているデータ
 長 (Data Length) 情報より判断して、次のブロックの
 先頭部分に継続して情報が存在することを表わしてい
 る。

【0077】図7Aは、最初のブロックに付加される場
 合のブロック化情報構成例を示す。ここでは、オフセッ
 ト (Offset) = 0として、その情報が最初から存在する
 ことを表わしている、その最初のケーブルサイクルは、
 サイクル (Cycle) = 1、すなわち、サイクル# 1であ
 ることを示している。

【0078】図7Bは、途中のブロックに付加されるブ
 ロック化情報構成例を示す。ここでは、オフセット (Of
 fset) = 3の位置から、サイクル (Cycle) = 18の情報
 が始まっていることを示していて、このブロックの先
 頭には、前のブロックから継続するサイクル# 17の残
 りの情報が含まれていることを示している。

【0079】図7Cは、ブロックの先頭が存在しない場
 合のブロック化情報構成例を示す。ここでは、前のブ
 ロックにサイクル# 21の先頭が存在して、次のブロック
 にサイクル# 22の先頭が存在する場合に相当する。こ
 のことを示すために、オフセット (Offset) = Fとして
 記載し、そのケーブルサイクル情報もサイクル (Cycle)
 = 0として記載してある。

【0080】図7Dは、最後のブロックに付加される場
 合のブロック化情報構成例を示す。ここでは、オフセッ
 ト (Offset) = 1から、サイクル (Cycle) = 32の情報
 が記載されていることを表わしているが、そのデータ
 長 (Data Length) 以降の部分には無効な情報 (未使
 用) が存在することを表わしている。

【0081】図7Eは、情報が存在しない場合のブロッ
 ク化情報構成例を示す。ここでは、便宜上、オフセット
 (Offset) = Fとして記載し、そのケーブルサイクル情報
 もサイクル (Cycle) = 0として、情報が存在しない
 (未使用) ことを示している。

【0082】また、図7Fの様に、前のブロックから継
 続されて、最終のサイクル (Cycle) = 32の情報が記
 載されているケースでも、以降の先頭情報が存在しない
 (未使用) ので、該当ブロック化情報がオフセット (Of

set) = Fとして記載され、そのケーブルサイクル情報
 もサイクル (Cycle) = 0として記載されることを表わ
 している。

【0083】さらに、図7Gは、前フレーム (N - 1フ
 レーム) の末尾の情報が送られなかった場合に、次のフ
 レーム (Nフレーム) の最初のブロックに付加されるブ
 ロック化情報の構成例を示す。つまり、前フレーム (N
 - 1フレーム) のサイクル (Cycle) = 32の継続した
 情報が、このフレーム (Nフレーム) の先頭部分を間借
 りて送られている状態に相当する。そのため、このブ
 ロックでは、オフセット (Offset) = 2の位置から、最
 初のサイクルである、サイクル (Cycle) = 1が存在し
 ていることを表わしている。

【0084】図7Hは、前フレーム (N - 1フレーム)
 に複数のサイクルの情報が送られなかった場合に、最初
 のブロックに前フレーム (N - 1フレーム) の情報が含ま
 れる場合のブロック化情報構成例を示す。ここでは、
 前フレーム (N - 1フレーム) のサイクル (Cycle) =
 30の継続した情報が、このフレーム (Nフレーム) の
 先頭部分の存在し、それに続いて前フレーム (N - 1フ
 レーム) のサイクル (Cycle) = 31と、サイクル (Cy
 cle) = 32が間借りして存在していて、さらにこのフ
 レーム (Nフレーム) のサイクル (Cycle) = 1の情報
 が存在している状態を表わしている。そのため、このブ
 ロック化情報としては、オフセット (Offset) = 2の位
 置から、前フレーム (N - 1フレーム) のサイクル (Cy
 cle) = 31の情報が存在していることを、サイクル
 (Cycle) = - 2として表わすことで前フレーム (N - 1
 フレーム) の情報であることを明示する方法を用いてい
 る。

【0085】図8に、予め予約伝送帯域を多めに確保し
 ておいて、その予約帯域を平均伝送量へ遷移させる方法
 を模式的に示す。この図においては、横軸が時間の推移
 を表わしており、縦軸が伝送される情報量として、白い
 四角で囲まれた情報が、各ケーブルサイクル毎に送られ
 てくことを表わしている。背景の斜線部分は、予約さ
 れている伝送帯域を示している。

【0086】まず初期状態として、最初のフレームにお
 いて、ケーブルサイクルで送られてくる最大伝送量の帯
 域が予約される。この情報伝送が開始された場合に (次
 のフレーム) 平均情報伝送量の測定が開始されて、平均
 伝送量が確定した段階 (3番目のフレーム) で、帯域予
 約の減少処理が行なわれる。

【0087】さらに、この予約減少処理は帯域予約量を
 必要最低限となる平均情報伝送量にまで減少させる処理
 であり、予約減少処理完了後には、以降のフレームで
 は、この平均情報伝送量の予約伝送帯域を利用して情報
 伝送が行なわれることを示している。

【0088】図9を参照して、予約した伝送帯域の減少
 処理の具体例について順を追って説明する。ここでは、

図 2 で示したフレーム構造のスロット (S1-S16) を元にして説明してある。まず、1 段目に示されているように初期伝送量の帯域予約を行なう。なお、この無線伝送路の伝送容量以上に帯域予約が必要な場合には、初期伝送予約帯域として、無線伝送に利用可能な空き領域の全てを確保しておいても良いものとする。ここで、便宜上、S1 から S15 までを利用し、S16 を非同期通信用の領域として確保する。

【0089】そして、2 段目に示されているように、伝送が始まった場合には、その平均情報伝送量の測定を併せて行なう。ここでは、5 スロット未満での情報量であったと仮定する。

【0090】さらに、3 段目に示されているように、この平均伝送量に、冗長な部分を加えた帯域 (S1-S5 に相当) を平均伝送予約帯域として継続して使用して、予約量の削減を行なうことができる。

【0091】これより、4 段目に示されているように、従来予約されていた初期伝送予約帯域のうち、平均伝送予約帯域を差し引いた部分 (S6-S15) は、他の情報伝送に再割当てすることができ、

【0092】図 10 を参照して、帯域予約量が不足した時の処理について順を追って説明する。まず、1 段目に示されるように、平均帯域予約量 (S1-S5) を超えた情報が送られてきた場合に、2 段目に示されるように、該当フレームでは規定の帯域予約量 (S1-S5) だけの情報伝送を行い、情報伝送でなかった未送出情報については、3 段目に示されるように、次のフレームの予約領域の先頭部分 (S1の一部) を用いて伝送し、以降、このフレームで伝送される情報の全てを伝送する状態を表わしている。たとえ平均帯域予約量を超えた情報が有線側から届いたとしても、これが一過性の状態であれば、次フレームでは平均帯域予約量に収束する作用を利用する。

【0093】図 11 を参照して、平均帯域予約量を超えた情報を無線伝送する必要がある場合の伝送帯域の追加処理について順を追って説明する。これは平均帯域予約量が変化したケースとして、当初の平均帯域予約量を超えた情報を無線伝送する必要がある場合に、必要に応じて伝送帯域の追加処理を行なう方法である。

【0094】1 段目に示されるように、当初の平均予約帯域量 (S1-S5) が予約されていたとする。さらに、2 段目に示されるように、平均帯域予約量 (S1-S5) を超えた情報が、慢性的に発生した場合を想定する。つまり、慢性的に伝送帯域が不足している状態を表わしている。ここでは、前述の伝送方法を応用して、次フレームに未送出情報を付加して伝送するとをくり返すことによって、フレームの境界に関係なく、見かけ上は、連続的に情報伝送ができる状態になっている。

【0095】この時、3 段目に示されているように、既存の予約帯域 (S1-S5) に加えて、この不足量 (1 スロ

ット分) を追加要求量として、伝送帯域の追加を要求することを示している。ここでは、非同期伝送領域 (S6-S16) や上り制御領域 (M) を利用して、制御局あてに追加要求を行ない、新たな平均帯域予約量の予約を行なう方法を用いても良い。

【0096】4 段目は、こうして追加要求した伝送帯域 (S1-S6) が確保された状態を表わしている。ここでは、隣接するスロットが割り当てられているが、必ずしも隣接していなくても良い。

【0097】その後、5 段目に示されるように、前フレームでの未送出情報と、該当するフレームで伝送する必要がある全ての情報を、この新たな予約帯域 (S1-S6) を利用して伝送する。これより、未送出情報を一掃することができる様子を表わしている。以降のフレームでは、この予約帯域 (S1-S6) を平均予約伝送量として確保しても良い。

【0098】図 12 に、帯域割当てを要求するパケット構成例を示す。ここでは、帯域要求パケットであることを示すパケット ID、帯域予約を行なう無線伝送装置を識別する予約局 ID、予約伝送の送信元無線伝送装置を識別する送信元 ID、予約伝送の受信先無線伝送装置を識別する受信先 ID、予約伝送の要求毎に付加される要求 ID、無線伝送フレーム単位で予約する帯域幅の情報を表わす予約帯域情報、などが構成される。これ以外にも必要に応じて各種の情報が付加されても良い。

【0099】図 13 に、帯域割当てを通知するパケット構成例を示す。ここでは、帯域割当てパケットであることを示すパケット ID、帯域予約を行なう無線伝送装置を識別する予約局 ID、予約伝送の送信元無線伝送装置を識別する送信元 ID、予約伝送の受信先無線伝送装置を識別する受信先 ID、予約伝送の要求毎に付加される要求 ID、帯域割当て毎に設定される予約番号、帯域割当てを行なったスロットを表わす割当てスロット情報、などで構成される。これ以外にも必要に応じて各種の情報が付加されても良い。なお、帯域割当て確認を返送するパケットも、このパケット構成を用いると好適である。これらのパケットを、非同期伝送領域や、それぞれの管理領域で伝送することとする。

【0100】図 14 に、無線区間の帯域予約要求の処理フローチャートを示す。まず、ステップ S T - 1 で、有線側より送られてきた帯域予約伝送の要求を、無線伝送装置のインターフェースにて受信する (受領する)。さらに、ステップ S T - 2 で、この帯域予約伝送について無線伝送する必要があるか否かを判断する。ここで、伝送する必要があるれば処理を続けるが、無線伝送する必要がない場合には、ステップ S T - 3 で、有線側より送られてきた帯域予約伝送の要求より、無線伝送での最大伝送量となる初期伝送予約量を算出する。

【0101】その後、ステップ S T - 4 で、該当する無線伝送システムの下り制御情報のスロット利用状況など

から、該当する無線伝送の帯域予約が可能であるか否かを判断をする。ここで帯域予約が不可能であった場合には、ステップ S T - 5 で、帯域予約伝送が可能か部分だけを確保することとする。

【0102】さらに、ステップ S T - 4 で該当する無線伝送の帯域予約が可能であった場合は、ステップ S T - 6 で、該当する無線ネットワークの制御局に対して、帯域予約要求として伝送スロット新規要求を送信する。そして、ステップ S T - 7 で、一定時間内に制御局から無線伝送の帯域予約通知 (図 15 における、ステップ S T - 5) が届いたか否かを判断する。届いた場合には、YES の分岐より、ステップ S T - 8 にて、制御局に対して、無線伝送の帯域予約確認を返送して一連の処理を終了する。ステップ S T - 7 判断で、一定時間内に無線伝送の帯域予約通知が届かなかった場合には、No の分岐からステップ S T - 9 で、一定の再送回数の超過を判断する。

【0103】ステップ S T - 9 で、再送回数を超過していないければ、No の分岐より、ステップ S T - 6 に移行して、該当する無線ネットワークの制御局に対して、帯域予約要求として伝送スロット新規要求を再送する。再送回数を超過した場合には、帯域予約が不可能だったことになるので、YES の分岐より、ステップ S T - 10 で、有線側に帯域予約が不可能だった旨を通知して処理を終了する。

【0104】図 15 に、無線伝送の帯域予約割当て処理フローチャートを示す。まず、ステップ S T - 1 で、無線の帯域予約伝送を行なう通信局より送られてきた、帯域予約要求 (図 14 における、ステップ S T - 6) を受信する。さらに、ステップ S T - 2 にて、この帯域予約要求の予約が可能であるか否かに付いて判断する。予約が可能であれば、ステップ S T - 10 に移行して、帯域予約要求をしてきた通信局に対して無線伝送帯域割当て不可能通知を送付し処理を抜ける。予約が可能であるならば、ステップ S T - 3 で、該当する伝送スロットの割当てを登録し、次いで、ステップ S T - 4 で、該当する帯域予約番号の登録を行なう。さらに、ステップ S T - 5 で、帯域予約伝送を受信する通信局あてに、伝送スロット割当て通知をそれぞれ送付する。

【0105】その後、これらの送付が相手に届いたかを判断するために、ステップ S T - 6 で、相手通信局からの (図 14 におけるステップ S T - 6、図 16 におけるステップ S T - 2 で送信される) スロット割当て確認応答の一定時間内の受信の有無を判断する。一定時間内に、全ての予約確認応答が受信できた場合には、YES の分岐より、ステップ S T - 7 で、下り制御領域の情報として、新たに確定した伝送スロットの情報を含んで、無線伝送予約同報送信を行ない、ネットワーク上に通知を行なうことで、一連の予約処理が完了する。

【0106】ここで一定時間を経過していないければ、ス

テップ S T - 6 の NO の分岐より、ステップ S T - 8 に移行して、一定の再送回数の超過の有無を判断する。一定の再送回数を超過していない場合には、ステップ S T - 5 に移行して、伝送スロット割当て通知をそれぞれ再度送付する。この時、一旦、予約確認を受信した通信局あてに、これらの通信の再送をする必要はない。一定の再送回数を超過した場合には、ステップ S T - 9 で、帯域予約番号の削除を行ない、ステップ S T - 10 で、スロット割当て確認を返送してきた通信局に対して無線伝送帯域割当て不可能通知を送付し、予約伝送が行なわれないことを通知して処理を抜ける。

【0107】図 16 に、帯域予約伝送の受信局において、伝送スロット割当て通知を受信した場合に、スロット割当て確認を返送する処理を示す。ここではステップ S T - 1 で、制御局からの伝送スロット割当て通知を受信した場合に、ステップ S T - 2 で、スロット割当て確認を返送する処理が行なわれることを示している。

【0108】図 17 に、帯域予約伝送の送信局において、平均情報伝送量を監視する処理の動作フローを示す。まず、ステップ S T - 1 で、帯域予約送信中であるか否か判断し、送信中でない場合には処理を抜ける。送信中である場合には、ステップ S T - 2 で、無線伝送フレームにおける情報伝送量の確認を行なう。

【0109】さらに、ステップ S T - 3 で、事前に帯域予約されている予約量が、この情報伝送量に対して著しく超過しているか否かを判断する。ここで、帯域予約量が情報伝送量を著しく超過している場合には、ステップ S T - 4 で、送信スロットの減少要求を制御局あてに送付し、予約帯域の削減を求める。逆に、帯域予約量が情報伝送量に対して不足している場合には、ステップ S T - 5 に移行して、慢性的に帯域予約量が不足しているか否かの判断を行なう。

【0110】ステップ S T - 5 で、一過性の帯域予約量の不足に対しては、次のフレームにおける情報伝送で収束する可能性があるで、No の分岐より、そのまま処理を抜ける。複数フレームに亘って、慢性的に帯域予約量が不足している場合には、Yes の分岐より、ステップ S T - 6 に移行し、予約伝送帯域の追加予約が可能か否かを判断する。

【0111】ステップ S T - 6 で、予約伝送帯域の追加予約が可能と判断した場合には、ステップ S T - 7 で、送信スロットの追加要求を制御局あてに送付し、予約帯域の追加を求める。また、追加予約が不可能と判断した場合には、ステップ S T - 8 で、現在の状態で継続して情報伝送が行なえるか否かを判断する。これは、将来的に追加予約が可能となる可能性や、現在の伝送帯域の不足量などから判断して、継続して情報伝送が行なえる場合には、No の分岐より処理を抜ける。逆に、継続して情報伝送が行なえない場合には、ステップ S T - 9 で、帯域獲得伝送が不可能になった旨を、有線側に通知すると

共に、ステップ S T - 10 で、制御局あてにスロット削除要求を送付して、帯域予約伝送を終了する。

【0112】図 18 は、無線ネットワークの帯域予約を行なう制御局における処理の動作フローを示す。まず、ステップ S T - 1 で、帯域予約伝送中であるか否か判断し、伝送中でない場合には処理を抜ける。ここで、伝送中である場合には、ステップ S T - 2 で、スロット減少要求を受信したか否かの確認を行なう。この要求を受信した場合には、ステップ S T - 3 で、伝送スロットの割

当て減少を行ない、ステップ S T - 7 で、スロット割当て変更通知を、関係する通信局に対して送信する。ステップ S T - 2 で、スロット減少要求でなかった場合には、ステップ S T - 4 で、スロット追加要求を受信したか否かの確認を行なう。

【0113】この要求を受信した場合には、ステップ S T - 5 で、スロット追加割当てが可能であるか否かの判断をして、追加割当てが可能であれば、ステップ S T - 6 で、伝送スロットの追加割当てを行ない、ステップ S T - 7 で、スロット割当て変更通知を、関係する通信局に対して送信する。追加割当てが可能であれば、ステ

ップ S T - 8 で、割当て不可通知を送信局に対して送信する。

【0114】ステップ S T - 4 で、スロット追加要求でなかった場合には、ステップ S T - 9 で、スロット削除要求を受信したか否かの確認を行なう。なお、スロット削除要求でなければ、この処理を抜ける。この要求を受信した場合には、ステップ S T - 10 で、伝送スロットの割当て削除を行ない、ステップ S T - 11 で、帯域予約番号の削除を行なうと共に、ステップ S T - 12 で、受信局に対して、スロット割当て伝送の削除通知を行ない、帯域予約伝送が終了したことを通知する。

【0115】図 19 は、帯域予約伝送を行なう送信局における処理の動作フローを示す。まず、ステップ S T - 1 で、帯域予約伝送中であるか否かを判断し、伝送中でない場合には処理を抜ける。帯域予約伝送中であった場合には、ステップ S T - 2 で、帯域予約伝送が終了したか否かの判断をする。これは、有線側より送られてきた帯域予約伝送の終了要求を、無線伝送装置のインターフェースにて受信したかどうかを判断したり、該当する有線側での帯域予約伝送が終了したことを検出してもし

【0116】ここでこの帯域予約伝送を終了する必要がある場合には、ステップ S T - 12 で、スロット開放要求を無線ネットワークの制御局あてに送信する。帯域予約伝送が継続している場合には、No の分岐より、ステップ S T - 3 で、制御局よりスロット割当て変更通知を受信したか否かを判断する。受信した場合には、Yes の分岐より、ステップ S T - 4 で送信スロットの減少指示があったか否かの判断を行い、送信スロットの減少指示であった場合は、ステップ S T - 5 で、送信スロットの帯

域予約量を減少させる。また、送信スロットの減少指示がなかった場合は、ステップ S T - 6 で送信スロットの追加指示があったか否かの判断を行い、送信スロットの追加指示であった場合には、ステップ S T - 7 で、送信スロットの帯域予約量を増加させる。送信スロットの追加指示がなかった場合には、ステップ S T - 8 で、送信スロットの位置変更の指示に従うこととする。

【0117】ステップ S T - 3 で、制御局よりスロット割当て変更通知を受信しなければ、No の分岐より、ステップ S T - 9 で、スロット割当て不可通知を受信したか否か判断し、不可通知を受信しなければ、処理を抜けるが、不可通知を受信した場合には、ステップ S T - 10 で、この状態での伝送継続が困難であるか否かの判断を行なう。伝送継続が可能であれば、処理を抜けるが、予約帯域が著しく少ないためなどで伝送継続が困難な場合には、ステップ S T - 11 に移行して、帯域獲得伝送が不可能になった旨を、有線側に通知すると共に、ステップ S T - 12 で、制御局あてにスロット削除要求を送付して、帯域予約伝送を終了する。

【0118】図 20 は、帯域予約伝送を行なう受信局における処理の動作フローを示す。まず、ステップ S T - 1 で、帯域予約受信中であるか否か判断し、受信中でない場合には処理を抜ける。帯域予約受信中であった場合には、ステップ S T - 2 で、制御局よりスロット割当て変更通知を受信したか否かを判断する。

【0119】ステップ S T - 2 で、受信した場合には、Yes の分岐より、ステップ S T - 3 で受信スロットの減少指示があったか否かを判断し、受信スロットの減少指示であった場合は、ステップ S T - 4 で、受信スロットの帯域予約量を減少させる。受信スロットの減少指示でなかった場合は、ステップ S T - 5 で受信スロットの追加指示であったか否かを判断し、受信スロットの追加指示であった場合には、ステップ S T - 6 で、受信スロットの帯域予約量を増加させる。受信スロットの追加指示でなかった場合は、ステップ S T - 7 で、受信スロットの位置変更の指示に従うこととする。

【0120】ステップ S T - 2 で、制御局よりスロット割当て変更通知を受信しなければ、No の分岐より、ステップ S T - 8 で、制御局より受信スロット削除通知を受信したか否か判断し、削除通知を受信しなければ処理を抜けるが、削除通知を受信した場合には、ステップ S T - 9 で、受信伝送スロットの削除処理を行ない、一連の帯域予約伝送を終了させる。

【0121】

【発明の効果】第 1 の本発明によれば、一定期間における平均情報伝送量を見積もることによって、無線伝送路に必要な伝送帯域だけを予約するので、無駄な伝送帯域を必要以上に占有することがなくなり、効率の良い伝送を行うことのできる無線伝送方法を得ることができ

【0122】第 2 の本発明によれば、予約伝送の終了時

に予約帯域を解放するので、無線伝送路を他の伝送のためにくり返して再利用することのできる無線伝送方法を得ることができ。

【0123】第3の本発明によれば、平均情報伝送量を随時確認することによって、無線伝送路上を伝送される情報量に応じて、その都度、必要なだけ伝送帯域を予約すれば良いために、可変容量の情報伝送に対応した伝送を行うことのできる無線伝送方法を得ることができ。

【0124】第4の本発明によれば、予め必要以上に獲得した予約帯域を、実際の平均情報伝送量に準じて再割り当てを行うことができるので、無駄な伝送帯域を必要以上に占有することがなくなり、効率よく伝送路を利用することのできる無線伝送方法を得ることができ。

【0125】第5の本発明によれば、規定の単位でブロック化した際の交換情報を付加して送信することによって、受信したブロック毎の情報を元の情報に、効率よく復元することのできる伝送方法を得ることができ。

【0126】第6の本発明によれば、規定の単位でブロック化した際の交換情報を付加して送信することによって、受信したブロック毎の情報を元の情報に、効率よく復元することができるとともに、該当するブロックに含まれている、復元前の情報の単位で効率よく復元することができ、すなわち、該当するブロックに隣接する前に存在するブロックが伝送不可能であっても、該当するブロックの有効な情報から復元することのできる伝送方法を得ることができ。

【0127】第7の本発明によれば、平均情報伝送量を見積もることによって、必要な無線伝送帯域だけを予約することのできる無線伝送装置を得ることができ。

【0128】第8の本発明によれば、平均情報伝送量による予約伝送帯域の割当てを行なうことのできる無線伝送装置を得ることができ。

【0129】第9の本発明によれば、規定の単位でブロック化して送信する際に、そのブロック化情報を作成して付加することにより、受信側の装置でのブロック化情報からの復元を容易に行うことのできる伝送装置を得ることができ。

【0130】第10の本発明によれば、送信側の装置から送られてくる情報より、ブロック化情報を参照することによって、規定の単位でブロック化された受信情報を、元の情報に容易に復元することのできる伝送装置を得ることができ。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態の具体例の無線ネットワークシステムを示すブロック線図である。

【図2】具体例の伝送フレームを示す線図である。

【図3】具体例の無線伝送装置の構成例を示すブロック線図である。

【図4】具体例の最大伝送帯域予約例を示す線図であ

る。

【図5】具体例の平均情報伝送量の算出例を示す線図である。

【図6】具体例の無線バケット・バッファリングの方法の例を示す線図である。

【図7】具体例のブロック化情報を構成例を示す線図である。

A 最初サイクル情報例

B 途中サイクル情報例

C 連続サイクル情報例

D 最終サイクル情報例

E 未使用エリア情報例

F 最終サイクル情報例

G 前フレームサイクルを含む情報例

H 前フレームサイクルを含む情報例

【図8】具体例の平均伝送量への予約減少処理の例を示す線図である。

【図9】具体例の帯域予約量の減少処理例を示す線図である。

【図10】具体例の帯域予約量が一時的に不足した時の動作例である。

【図11】具体例の帯域予約量の追加処理例を示す線図である。

【図12】具体例の帯域予約要求バケット構成例を示す線図である。

【図13】具体例の帯域割当てバケット構成例を示す線図である。

【図14】具体例の伝送帯域の獲得要求手順を示すフローチャートである。

【図15】具体例の制御局による伝送帯域割当て手順を示すフローチャートである。

【図16】具体例の送口割当て確認手順を示すフローチャートである。

【図17】具体例の送信局での監視手順を示すフローチャートである。

【図18】具体例の制御局での処理手順を示すフローチャートである。

【図19】具体例の送信局での処理手順を示すフローチャートである。

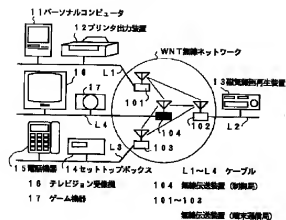
【図20】具体例の受信局での処理手順を示すフローチャートである。

【符号の説明】

WNT 無線ネットワーク、101~104 無線伝送装置、L1~L4 ケーブル、11 パーソナルコンピュータ、12 プリント出力装置、13 磁気録画再生装置、14 セットトップボックス、15 電話機器、16 テレビジョン受像機、17 ゲーム機器、21 送受信アンテナ、22 無線処理部、23 データ変換部、24 インターフェース、25 制御部、26 内部メモリ、27 シリアルバス、28 接続される機

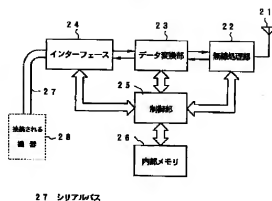
器。

【図1】



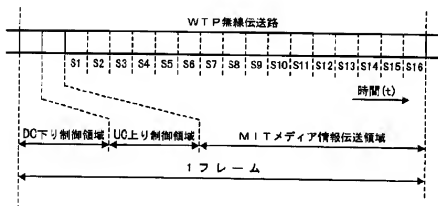
無線ネットワークシステム

【図3】



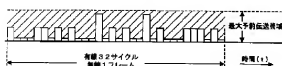
無線伝送装置

【図2】



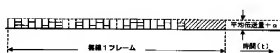
無線伝送フレーム

【図4】



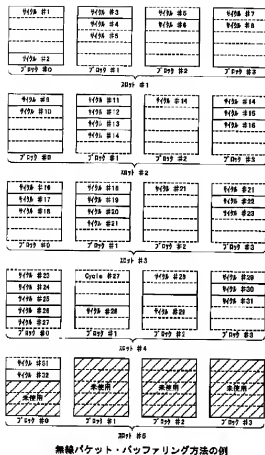
最大伝送帯域予測例

【図5】



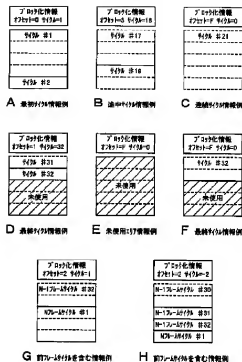
平均情報伝送量の算出例

【図 6】



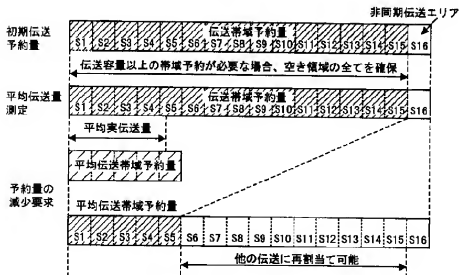
無線パケット・バッファリング方法の例

【図 7】



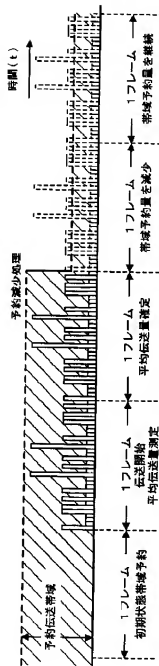
ブロック情報の構成例

【図 9】



帯域予約量の減少処理例

【図 8】



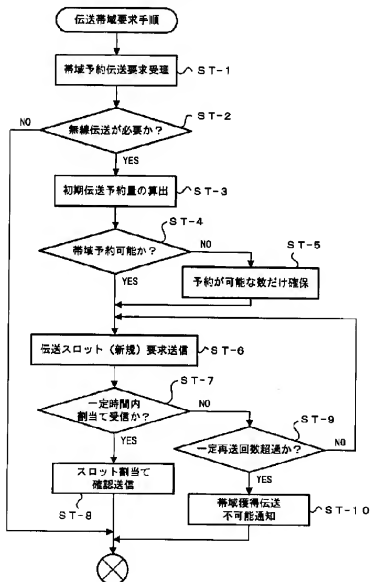
平均伝送量への平均減少処理の例

【図 13】

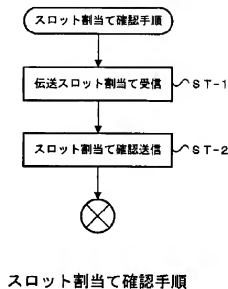
n'ケットID	予約局ID	送信元ID	受信先ID	要求ID	予約ID	割当てスロット情報	
---------	-------	-------	-------	------	------	-----------	--

帯域割当てパケット構成例

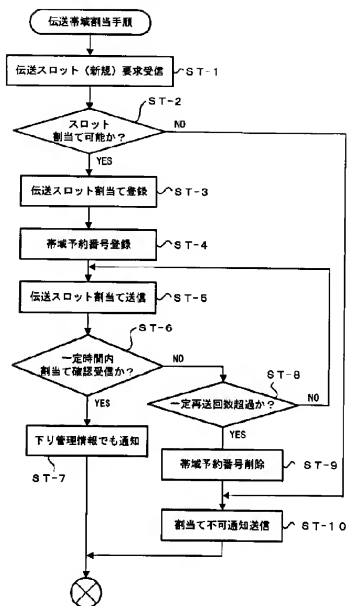
【図 14】



【図 16】

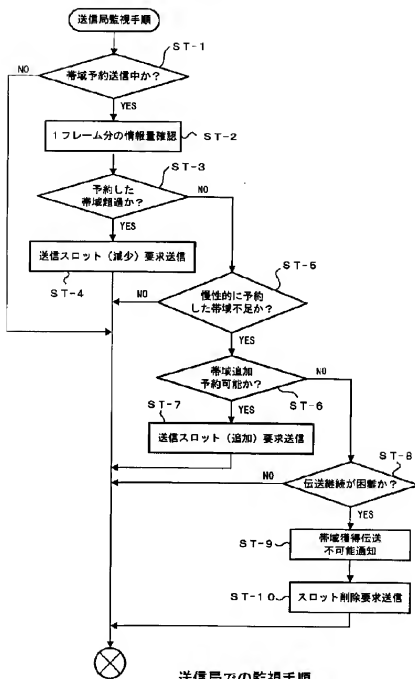


【図 15】

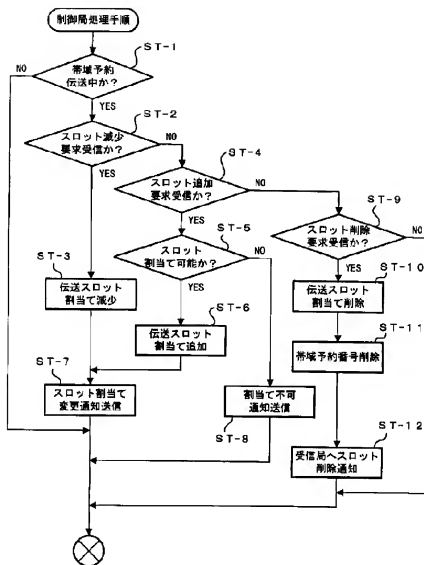


制御局による伝送帯域割当て手順

【図 17】

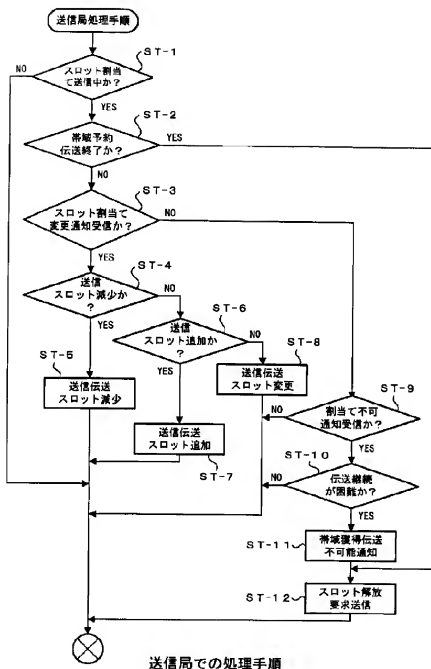


【図 18】

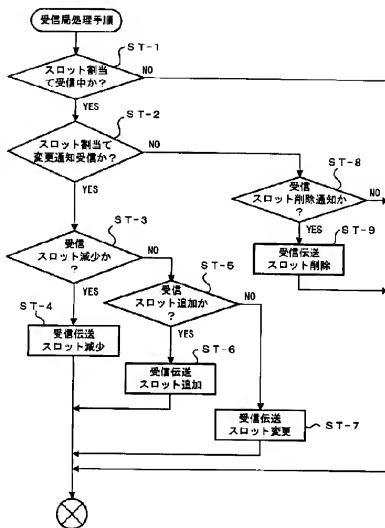


制御局での処理手順

【図19】



【図 20】



受信局での処理手順